

Práctica No. 4 (Tiempo de Ejecución)

Ej. 1. Sean $f(n), g(n), t(n), s(n)$ funciones crecientes no negativas, probar las siguientes propiedades:

- $f(n) \in O(g(n))$ y $t(n) \in O(s(n))$ entonces $f(n) * t(n) \in O(g(n) * s(n))$,
- Probar que la relación $f(n) \equiv_{\Theta} g(n)$ definida como $f(n) \in \Theta(g(n))$ es una relación de equivalencia.
- Sean $a, b > 0$ dos constantes, $(n + a)^b \in \Theta(n^b)$.
- Probar que cualquier polinomio: $a_d * x^d + a_{d-1} * x^{d-1} + \dots + a_0 \in O(x^d)$.

Ej. 2. Determinar el tiempo de ejecución, considerando el peor caso, para los siguientes fragmentos de código:

```
a)  for (i = 0; i < n - 1; i++)
      for (j = i + 1; j < n; j++) {
          tmp = AA[i][j];
          AA[i][j] = AA[j][i];
          AA[j][i] = tmp;
      }

b)  public static int binarySearch(int [] A, int K){
      int low = 0;
      int high = A.length - 1;
      while (low <= high){
          int mid = (low + high) / 2;
          if (A[mid] < K) low = mid + 1;
          else if (A[mid] > K) high = mid - 1;
          else return mid;
      }
      return A.length;
  }
```

Ej. 3. Considere el siguiente fragmento de una implementación clásica de listas sobre arreglos:

```
public class ListaSobreArreglos<T extends Comparable>{
    private static final int MAX_LIST = 100;
    private T item[];
    private int numItems;
    ...
}
```

Además de las operaciones básicas se desea proveer una operación `public Integer buscar(T x)`, que retorna la posición del elemento en caso de que pertenezca, y una excepción en caso contrario. Esta operación debe ser eficiente, se requiere que sea $O(1)$ si el elemento buscado está al final de la lista, y que sea $O(\log N)$ en otro caso, manteniendo la inserción y la eliminación en $O(N)$.

Ej. 4. Probar que se cumple $\log_k n \in O(\log_t n)$, donde k y t son números positivos.

Ej. 5. Dar las ecuaciones de recurrencias para las siguientes funciones en Haskell, y calcular su tiempo de ejecución.

```

maximum :: (Ord a) => [a] -> a
maximum [x] = x
maximum (x:xs)
    | x > maxTail = x
    | otherwise = maxTail
    where maxTail = maximum xs

isPalindrome xs = xs == reverse xs

reverse [] = []
reverse [x] = [x]
reverse (x:xs) = xs ++ [x]

sort [] = []
sort (x:xs) = insert x (sort xs)

insert x [] = [x]
insert x (y:ys) = if x <= y then x : (y : ys) else y:(insert x xs)

```

Ej. 5. Calcular una cota para la siguiente ecuación de recurrencia:

- $T(1) = 1$
- $T(2) = 1$
- $T(n) = T(n/2) + c * n$

Ej. 6 Demostrar $\log n \in O(n)$ y $\log n \in O(\sqrt{n})$

Ej. 7. Resuelva las siguientes ecuaciones de recurrencia:

- $T(1) = 1, T(n) = 2 * T(n/2) + n.$
- $T(1) = 1, T(n) = 9 * T(n/3) + n.$